(19) 日本国特許庁 (JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-126380

(43)公開日 平成10年 (1998) 5月15日

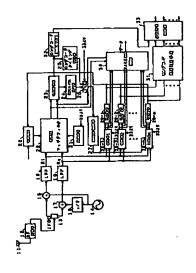
(51) Int. Cl. 6		識別配号	FΙ				
H04J	13/00		H04	J 13/00		Α	
H04B	7/26		H 0 4	L 7/00		С	
H04L	7/00		H 0 4	B 7/26		N	
			審査請求	未請求	請求項の数7	FD (全 21 頁)	
(21)出願番号	-	特願平8-297859	(71)出願人	3920266	593		
				エヌ・	ティ・ティ移動	通信網株式会社	
(22)出顧日		平成8年(1996)10月23日		東京都	京都港区虎ノ門二丁目10番1号		
			(71)出顧人				
		·		株式会			
			()	• .		-5-18 鷹山ビル	
			(72)発明者		• •	# 40 mbs.1.14.11	
						-5-18 鷹山ビル	
			4>		<u>土</u> 鹰山内		
			(72)発明者			an and man to a section	
						-5-18 鷹山ビル	
			4-12 455-00-4		土鷹山内		
			(74)代理人	并埋土	高橋 英生		
						最終頁に続く	

(54) 【発明の名称】 DS-CDMA基地局間非同期セルラ方式における初期同期方法および受信機

(57)【要約】 (修正有)

【課題】 DS-CDMA基地局間非同期セルラ方式におけるセルサーチを高速化するとともに、高効率化および小型化を実現する。

【解決手段】 セルサーチ時には、マッチドフィルタ22で制御チャンネルのショートコードとの相関を検出し、最大電力の相関ピーク位置をロングコードタイミングとして検出する。次いで、RAKE合成のため複数個並列に設けられた相関器28-1~28-nで、検出したロングコードタイミングでシステムに予定されているロングコードの特定を行なう。ロングコード同期確立後、前記相関器28-1~28-nを使ってマルチパス信号を受信し、RAKE合成してデータを判定する。周辺セルサーチ時には、マッチドフィルタ22を用いて候補となる周辺セルのロングコードの同定を行なう。相関器28-1~28-nにより接続中の基地局からの信号を受信し、安全にハンドオーバを実現する。



BEST AVAILABLE COPY

BEST AVAILABLE COPY

【特許請求の範囲】

【請求項1】 各セルに固有のロングコードと各通信 チャネルに対応したショートコードとからなる拡散符号 系列を用いるDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式 における初期同期方法であって、

前記通信チャネルのうちの制御チャネルには各セルに共 通の特定のショートコードが割り当てられており、

- (a) 初期セルサーチ時には、(a1) マッチドフィルタを用いて前記特定のショートコードと受信信号との相関を検出し、該相関出力の最大値に基づいて当該基地局からのロングコードのタイミングを検出し、(a2) 該検出されたロングコードタイミングに基づいて、並列に設けられた複数の相関器手段、または、該複数の相関器手段と前記マッチドフィルタの両者を用いて、当該システムにおいて使用されているロングコードの検出を並列に実行して、当該基地局のロングコードを特定し、
- (b) 周辺セルサーチ時には、(b1)前記マッチドフィルタを用いて前記特定のショートコードと受信信号との相関を検出し、該相関出力に基づいてハンドオーバ先の基地局のロングコードのタイミングを検出し、(b2)該検出されたロングコードのタイミングに基づいて、前記並列に設けられた複数の相関器手段により現在のセルの基地局との通信を行ないながら前記マッチドフィルタを用いて周辺セルに対応するロングコードとの相関を順次検出させ、または、前記マッチドフィルタを用いて現在のセルの基地局との通信を行ないながら前記複数の相関器手段を用いて周辺セルに対応するロングコードとの相関を順次検出させることにより、当該ハンドオーバ先基地局のロングコードを特定することを特徴とするDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式における初期同期方法。

【請求項2】 各セルに固有のロングコードと各通信 チャネルに対応したショートコードとからなる拡散符号 系列を用いるDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式 であって、制御チャネルには各セルに共通の特定のショ ートコードが割り当てられているセルラ方式に使用され る受信機であって、

受信信号と拡散符号系列との相関を検出するマッチドフィルタと、

前記受信信号と拡散符号系列との相関を検出する並列に設けられた複数の相関器手段と、

前記マッチドフィルタからの相関出力の最大値を検出するロングコードタイミング検出部と、

前記マッチドフィルタからの相関出力が入力されるロン グコード同期判定部と、

前記複数の相関器手段からの相関出力が入力されるロン グコード同期判定手段と、

前記ロングコードタイミング検出部の出力が入力され、 前記複数の相関器手段の動作を制御する相関器制御部 と、 前記ロングコード同期判定部および前記ロングコード同期判定手段からの出力が入力され、前記マッチドフィルタおよび前記複数の相関器手段における相関動作に用いられる拡散符号系列を選択するための制御信号を出力する拡散符号制御部とを有することを特徴とするDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用受信機。

2

【請求項3】 前記複数個の相関器手段はさらに受信 スペクトラム拡散信号の同期追跡を行なう遅延ロックル ープを有しており、

10 前記相與器制御部は前記マッチドフィルタからの相関出力のピーク位置に応じて前記複数個の相関器手段の動作を制御するように構成されており、

前記複数個の相関器手段の出力および前記マッチドフィルタの出力をRAKE合成してデータを判定するように構成されていることを特徴とする前記請求項2に記載のDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用受信機。

【請求項4】 ロングコード同期確立後、前記マッチドフィルタおよび前記複数の相関器手段を用いてトラフィックチャネルの信号を受信し、マルチパスの信号をR 20 AKE合成してデータを判定するように構成されていることを特徴とする前記請求項3に記載のDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用受信機。

【請求項5】 ロングコード同期確立後、前記マッチドフィルタと前記複数の相関器のうちの一部の相関器を用いて、現在のセルの基地局からのトラフィックチャネルの信号を受信し、それをRAKE合成し、残りの一部の相関器を用いて、周辺セルの基地局からの制御チャネルの信号を受信し、そのセルのロングコードを識別同期し、その基地局からのトラフィックチャネルで送られて30 きた現在のセルの基地局から受信しているデータと同じデータの信号を受信して、両基地局あるいは複数個の基地局からの信号をレイク合成して判定するように構成されているものであることを特徴とする前記請求項3あるいは4に記載のDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用受信機。

【請求項6】 前記マッチドフィルタを用いて現在のセルの基地局との通信を行なう場合、前記マッチドフィルタの出力に含まれているマルチパスの信号をRAKE合成されるようになされ、また、前記マッチドフィルタ により現在のセルあるいは周辺セルに対応するロングコードの検出を実行する場合、ロングコードをショートコードの長さで分割し、シンボル毎に順次相関検出を行なうように構成されていることを特徴とする前記請求項3~5のいずれか1項に記載のDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用受信機。

【請求項7】 前記マッチドフィルタは、複数のサンプルホールド回路と、前記各サンプルホールド回路の出力を拡散符号系列の対応するピットの値に応じて第1あるいは第2の出力端子に出力する複数の乗算部と、前記 各乗算部の第1の出力端子の出力を加算する第1のアナ

ログ加算回路と、前配各乗算部の第2の出力端子の出力 を加算する第2のアナログ加算回路と、前記第1のアナ ログ加算回路の出力と前記第2のアナログ加算回路の出 力との減算を行う第3のアナログ加算回路とを有するも のであることを特徴とする前記請求項2~6のいずれか 1項に記載のDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式 用受信機。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、DS-CDMA (Direct Sequence - Code Devision Mutiple Access) 基地局間非同期セルラ方式における初期同期方法および そのための受信機に関する。

[0002]

【従来の技術】近年の陸上移動通信の発展に伴い、チャ ネル容量を大幅に増加することが可能な直接拡散(D S)型のスペクトラム拡散(SS)を用いた符号分割多 元接続(CDMA)方式を用いたCDMAセルラ方式が 注目されている。一般に、CDMA方式においては他局 との相互干渉があるため、他の多元接続方式(FDM A、TDMA) に比べて周波数利用効率が劣化する。し かし、セルラ方式においては、空間的な周波数再利用効 率(同一周波数のセル繰り返し率)が総合的な周波数利 用効率に寄与するため、干渉に強くセル繰り返し率の高 いCDMA方式も有力な方式となる。

【0003】一般にセルラシステムにおいては、移動機 が接続するセルを最初に捕捉する初期セルサーチと、ハ ンドオーバ時に周辺のセルをサーチする周辺セルサーチ の2種類のセルサーチが必要となる。特にDS-CDM Aセルラシステムにおいては、各セルが同一の周波数を 用いているため、セルサーチと同時に受信信号の拡散符 号と受信機において生成する拡散符号レプリカとのタイ ミング誤差を1/2チップ周期以内に捕捉する初期同期 を行なうことが必要である。

【0004】このようなDS-CDMAセルラシステム は、全基地局間の時間同期を厳密に行なう基地局間同期 システムと、これを行なわない基地局間非同期システム との2つの方式に分類される。基地局間同期システム は、GPSなどの他のシステムを利用して基地局間同期 を実現するもので、各基地局では同一のロングコードを 各基地局毎に異なる遅延を与えて使用するため、初期セ ルサーチはロングコードのタイミング同期を行なうのみ でよい。また、ハンドオーパ時の周辺セルサーチは、移 動機にはそれが属する基地局から周辺基地局のコード遅 延槽報を通知されるため、より高速に行なうことができ る。

【0005】これに対し、基地局間非同期システムで は、基地局を識別するために各基地局で用いる拡散符号 を変えているため、移動機は、初期セルサーチにおいて 拡散符号を同定することが必要となる。また、ハンドオ

ーパ時の周辺セルサーチでは、それが属する基地局から 周辺基地局で使用している拡散符号の情報を得ることに より、同定する拡散符号の数を限定することが可能とな る。しかし、いずれの場合でも、前記基地局間同期シス テムの場合と比較するとサーチ時間が大きくなり、拡散 符号にロングコードを使用する場合にはセルサーチに要 する時間は膨大なものとなる。しかしながら、この基地 局間非同期システムは、GPS等の他のシステムを必要 としないというメリットがある。

10 【0006】 このような基地局間非同期システムの問題 を解決し、初期同期を高速に行なうことができるセルサ ーチ方式が提案されている(樋口健一、佐和橋衛、安達 文幸、「DS-CDMA基地局間非同期セルラ方式にお けるロングコードの2段階高速初期同期法」信学技報、 CS-96, RCS96-12 (1996-05)). この提案されている初期同期法は、最初に各セル共通の ショートコードをマッチドフィルタを用いて逆拡散して ロングコードのタイミングを検出し、次に、マッチドフ ィルタあるいはスライディング相関器を用いて各セル特 20 有のロングコード特定を行なうものである。

【0007】以下、この提案されている初期同期法につ いて説明する。図8にセル構成を示す。この図に示すよ うに、各セル内にはそれぞれ基地局BS1、BS2、・ ・・BSNが設けられており、各基地局はそれぞれ異な るロングコードlong code #1、long code #2、・・・、 long code #Nと各チャネルを識別するためのショートコ ードshort code #0 ~short code #M とを用いて2重に 拡散したシンボルを用いて移動機100と伝送を行な う。ここで、前記ショートコードshort code #Oshort c 30 ode 捌 は各セルにおいて共通であり、また、各セルと も制御チャネルにはショートコードshort code #0 か割 り当てられている。

【0008】図9を用いて、上記提案されている2段階 高速初期同期法について詳細に説明する。この図におい て(1)は移動機における受信信号の例を示しており、 この図には基地局BS: 、BS:+: 、BS:+: からそれ ぞれ送信された制御チャネルの受信信号が示されてい る。図示するように、各制御チャネルは、1 ロングコー ド周期で、各基地局共通に制御チャネルに割り当てられ 40 ているショートコードshort code #0 のみで拡散された シンボル(図中斜線部分)を有している。これは、一定 周期でロングコード拡散を行なわないようにすることに より実現されている。また、その他のシンボル位置は各 基地局毎に異なるロングコードlong code#iと前記ショ ートコードshort code #0 により2重に拡散されてい る。これにより、万が一、セル間のロングコードのタイ ミングが同期して移動機で受信された場合でも、当該制 御コードの復闘が可能となる。このように、BS: ~B Suzなどの各基地局から送信された制御チャネルは非 50 同期に多重化されて移動機に受信される。

【0009】移動機においては次に示す2段階の構成で セルサーチを行なう。 図9の (2) はその第1段階にお ける動作を説明するもので、移動機では、マッチドフィ ルタを用いて、受信信号と制御チャネルのショートコー ドレプリカshort code #0 との相関を検出する。前述し たように、受信信号中の各制御チャネルはロングコード の周期で各基地局共通のショートコードshort code #0 で拡散されたシンボル (図中の斜線の部分) を有してい る。このため、1ロングコード周期の期間前記ショート コードシンボルレプリカを用いて相関の検出を行なう と、図9の(2)に示すように、各制御チャネルにおけ るショートコード和拡散シンボルの受信タイミングに対 広する位置にそれぞれ相関のビークが検出される。 移動 機では、そのうちの最大の相関ピークを検出したタイミ ングを接続希望基地局の制御チャネルのロングコード同 期タイミングであると決定する。

【0010】次に、移動機では、前記基地局を識別する ために、前記ロングコード同期タイミングを検出した制 御チャネルを拡散しているロングコードの同定を、1個 のスライディング相関器を用いて行なう。このために、 初期セルサーチにおいては、システムで定められている ロングコード群long code #1~long code #Nのなかから 順次ロングコードlong code #iを選択し、該選択したロ ングコードlong code#i+ショートコードshort code #0 のレプリカ符号を生成して、前配第1段階で得られた 同期タイミングに対して相関検出を行なう。また、ハン ドオーバ時の周辺セルサーチにおいては、現在接続して いる基地局から通知された周辺セルのロングコード群か ら、同様に順次ロングコードlong code #i +ショートコ ードshort code #0 のレプリカ符号を生成し、前記同期 タイミングに対して相関検出を行なう。 このようにし て、相関検出値が閾値を超えるまでロングコードlong c ode#iを変えて相関検出を行ない、閾値を超えたロング コードlong code #kを受信制御チャネルのロングコード であると判定してセルサーチを終了する。これにより、 当該基地局を識別することができる。

【0011】以上のように、ロングコードのタイミング 同期とロングコードの同定とを分離することによりセル サーチを高速に行なうことができる。通常の基地局間非 同期セルラシステムにおいてはセルサーチを行なうのに (拡散符号の数×拡散符号の位相数) 回程度の相関検出 を行なうことが必要であるのに対し、この提案されてい る方法によれば、 (拡散符号の数+拡散符号の位相数) 回程度の相関検出で済むこととなる。

[0012]

【発明が解決しようとする課題】以上説明したように、 この提案されている2段階高速初期同期法によれば、セ ルサーチを高速に実行することができるが、より高速に 初期同期をとることが望まれている。

【0013】そこで、本発明は、基地局間非同期CDM

A通信システムにおいて、より高速にセルサーチを行う ことのできるDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式 における初期同期方法および受信機を提供することを目 的としている。また、マルチパスフェージングが発生す る環境においても、良好な受信品質で信号を受信するこ とかできるDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式用 受信機を提供することを目的としている。

[0014]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため 10 に、本発明の、各セルに固有のロングコードと各通信チ ャネルに対応したショートコードとからなる拡散符号系 列を用いるDS-CDMA基地局間非同期セルラ方式に おける初期同期方法は、前記通信チャネルのうちの制御 チャネルには各セルに共通の特定のショートコードが割 り当てられており、初期セルサーチ時には、マッチドフ ィルタを用いて前記特定のショートコードと受信信号と の相関を検出し、該相関出力の最大値に基づいて当該基 地局からのロングコードのタイミングを検出し、該検出 されたロングコードタイミングに基づいて、並列に設け られた複数の相関器手段、または、該複数の相関器手段 と前記マッチドフィルタの両者を用いて、当該システム において使用されているロングコードの検出を並列に実 行して、当該基地局のロングコードを特定し、周辺セル サーチ時には、前記マッチドフィルタを用いて前配特定 のショートコードと受信信号との相関を検出し、該相関 出力に基づいてハンドオーバ先の基地局のロングコード のタイミングを検出し、該検出されたロングコードのタ イミングに基づいて、前記並列に設けられた複数の相関 器手段により現在のセルの基地局との通信を行ないなが ら前記マッチドフィルタを用いて周辺セルに対応するロ ングコードとの相関を順次検出させ、または、前記マッ チドフィルタを用いて現在のセルの基地局との通信を行 ないなから前記複数の相関器手段を用いて周辺セルに対 応するロングコードとの相関を順次検出させることによ り、当該ハンドオーバ先基地局のロングコードを特定す るようにしたものである。

【0015】また、本発明のDS-CDMA基地局間非 同期セルラ方式用受信機は、各セルに固有のロングコー ドと各通信チャネルに対応したショートコードとからな る拡散符号系列を用いるDS-CDMA基地局間非同期 セルラ方式であって、制御チャネルには各セルに共通の 特定のショートコードが割り当てられているセルラ方式 に使用される受信機であって、受信信号と拡散符号系列 との相関を検出するマッチドフィルタと、前記受信信号 と拡散符号系列との相関を検出する並列に設けられた複 数の相関器手段と、前記マッチドフィルタからの相関出 力の最大値を検出するロングコードタイミング検出部 と、前記マッチドフィルタからの相関出力が入力される ロングコード同期判定部と、前記複数の相関器手段から 50 の相関出力が入力されるロングコード同期判定手段と、

前記ロングコードタイミング検出部の出力が入力され、 前記複数の相関器手段の動作を制御する相関器制御部 と、前記ロングコード同期判定部および前記ロングコー ド同期判定手段からの出力が入力され、前記マッチドフィルタおよび前記複数の相関器手段における相関動作に 用いられる拡散符号系列を選択するための制御信号を出 力する拡散符号制御部とを有するものである。

【0016】また、前記複数個の相関器手段はさらに受信スペクトラム拡散信号の同期追跡を行なう遅延ロックループを有しており、前記相関器制御部は前記マッチドフィルタからの相関出力のピーク位置に応じて前記複数個の相関器手段の動作を制御するように構成されており、前記複数個の相関器手段の出力はRAKE合成されるように構成されているものである。さらにまた、ロングコード同期確立後、前記マッチドフィルタおよび前記複数の相関器手段を用いてトラフィックチャネルの信号を受信し、マルチパスの信号をRAKE合成してデータを判定するように構成されているものである。

【0017】さらにまた、ロングコード同期確立後、前 記マッチドフィルタと前記複数の相関器のうちの一部の 相関器を用いて、現在のセルの基地局からのトラフィッ クチャネルの信号を受信し、それをRAKE合成し、残 りの一部の相関器を用いて、周辺セルの基地局からの制 御チャネルの信号を受信し、そのセルのロングコードを 識別同期し、その基地局からのトラフィックチャネルで 送られてきた現在のセルの基地局から受信しているデー タと同じデータの信号を受信して、両基地局あるいは複 数個の基地局からの信号をレイク合成して判定するよう に構成されているものである。さらにまた、前記マッチ ドフィルタを用いて現在のセルの基地局との通信を行な う場合、前記マッチドフィルタの出力に含まれているマ ルチパスの信号をRAKE合成されるようになされ、前 記マッチドフィルタにより現在のセルあるいは周辺セル に対応するロングコードの検出を実行する場合、ロング コードをショートコードの長さで分割し、シンボル毎に 順次相関検出を行なうように構成されているものであ る。

【0018】さらにまた、、前記マッチドフィルタは、複数のサンプルホールド回路と、前記各サンプルホールド回路の出力を拡散符号系列の対応するピットの値に応じて第1あるいは第2の出力端子に出力する複数の乗算部と、前記各乗算部の第1の出力場子の出力を加算する第1のアナログ加算回路と、前記各乗算部の第2の円力端子の出力を加算する第2のアナログ加算回路の出力と前記第2のアナログ加算回路の出力との減算を行う第3のアナログ加算回路とを有するものである。

【0019】ロングコードのタイミング検出をマッチドフィルタを用いて実行し、ロングコードの特定を複数個の相関器手段を用いて並列に実行するために初期セルサ

ーチを非常に高速に行うことができる。また、周辺セルサーチ時には、マッチドフィルタを用いて周辺セルサーチを実行させ、前記複数個の相関器手段では当該基地局との通信を行っているために、ハンドオーバを実現することができる。そして、通信時に前記複数の相関器手段はマルチパスの受信に使用されており、初期セルサーチ時、ハンドオーバ時および通話時に共通なデバイスが使用されるため、高効率化および小型化を実現することができる。さらに、相関器手段を複数個設けてRAKE受信方式で受信することにより、マルチパスフェージングのある環境においても良好な受信を行なうことができる。さらにまた、サンプルホールド回路、乗算器およびアナログ加算器により構成されたマッチドフィルタを使用する場合には、消費電力を低減することができる。

8

【発明の実施の形態】図1は、本発明のDS-CDMA 基地局間非同期セルラ方式用受信機の一実施の形態の構成を示すプロック図である。この実施の形態においては、図示しない基地局送信機から拡散変調された送信信 20 号がPSK変調され、拡散符号系列によって、I、QチャネルそれぞれBPSK (Binary PSK) 変調されているものとして説明する。なお、データ変調と拡散符号系列がともにQPSK (Quadrature PSK) 変調あるいはBPSK変調の場合でも、基本的に似たような構成で実現することができる。

【0021】図1において、11は図示しない基地局か らのスペクトラム拡散された送信信号を受信する受信ア ンテナ、12は該受信アンテナ11から入力されるスペ クトラム拡散信号を中間周波信号に変換する高周波受信 部、13は該高周波受信部12からの中間周波出力を2 つに分割する分配器である。14は中間周波数の信号 (cosω。t)を発生する発振器、15は該発振器1 4からの発振信号の位相をπ/2だけ移相する位相シフ ト回路、16は前記分配器13の出力と前記発振器14 の出力とを乗算する乗算器、17は前記分配器13の出 力と前記位相シフト回路15の出力(sinω。t)と を乗算する乗算器である。18は前記乗算器16からの 乗算結果が入力されるローパスフィルタ(LPF)であ り、該LPF18から同相成分のベースパンド信号Ri 40 が出力される。また、19は前記乗算器17からの乗算 結果信号が入力されるローパスフィルタ(LPF) であ り、核LPF19より直交成分のペースパンド信号Rq が出力される。

【0022】22は同相成分用のマッチドフィルタと直 交成分用のマッチドフィルタの2つのマッチドフィルタ が設けられている複素型マッチドフィルタであり、前記 LPF18および19の出力が入力されている。21は 拡散符号生成器であり、この拡散符号生成器21におい て発生された拡散符号は前記複素型マッチドフィルタ2 2に入力され、前記同相成分のペースバンド信号Riお

よび直交成分のベースバンド信号Rgとの相関がとられ る。なお、前配複素型マッチドフィルタ22に用いられ ている各マッチドフィルタとしては、CCD (Charge C oupled Device PSAW (Surface Acoustic Wave) 7 ィルタを用いたもの、あるいは、デジタルIC回路によ るものなどを使用することができる。また、後述するよ うなアナログ演算回路により構成された低消費電力のマ ッチドフィルタを使用することができる。

【0023】また、20は前記複素型マッチドフィルタ 22に対する電源電圧の供給を制御する電源制御回路で ある。この電源制御回路20により、前記複素型マッチ ドフィルタ22は、待ち受け時に所定の時間間隔をもっ て相関値のピークを検出することが可能な時間だけ駆動 されるようになされている。これにより、本発明の受信 機においては、同期補捉のために消費電力の大きいマッ チドフィルタを使用しているが、その動作は間欠的に行 なわれているために全体としての消費電力を少なく抑え ることが可能となる。

【0024】23は前記複素型マッチドフィルタ22か ら出力される相関出力の大きさを検出する電力計算部、 24は該電力計算部23の出力から受信波の各パスの伝 搬運延時間を検出するパス検出部であり、この実施の形 態においては、最大n個までのパスを検出することがで きるようになされている。また、25は前記電力計算部 23の出力が入力され、最大の相関ピークの位置を検出 するロングコードタイミング検出部、32は前記電力計 算部23から出力される相関ピークが所定の閾値を超え たか否かを判定するロングコード同期判定部である。さ らに、26は前記パス検出部24および前記ロングコー ドタイミング検出部25の出力のうちのいずれか一方を 選択して相関器制御部27に出力する選択回路である。

【0025】27は相関器制御部であり、前記選択回路 26から入力される前記パス検出部24あるいは前記ロ ングコードタイミング検出部25からの出力に基づい て、相関器 $28-1\sim28-n$ のうちの所定の数の相関 器に対してベースパンド信号RiおよびRqと電源電圧 を供給してその動作を開始させるとともに、各相関器内 にそれぞれ散けられている拡散符号生成器により生成さ れる拡散符号系列の種類およびその位相を制御するよう に動作する。

【0026】ロングコード同期捕捉時、前記選択回路2 6において前記ロングコードタイミング検出部25から の出力が選択され、該ロングコードタイミングに応じ て、相関器28-1~28-nにおいて各セルのロング コードに対応する拡散符号系列がセットされる。これに より、前記相関器28-1~28-nは前記ロングコー ドタイミングに対応して入力信号を逆拡散することとな る。

【0027】並列に設けられたn個の相関器28-1~ 28-nには、それぞれ前記LPF18および19から

の出力信号RiおよびRaが入力されており、これら相 関器28-1~28-nにおいてそれぞれ逆拡散が行な われる。なお、各相関器28-1~28-nの詳細な構 成については後述することとする。各相関器28-1~ 28-nからそれぞれ出力される I 成分およびQ成分の 復調データはRAKE合成および復調部30に入力され るとともに、電力計算部29-1~29-nに印加され る。各電力計算部29-1~29-nにおいて各パスに 対応する受信電力がそれぞれ計算され、該計算結果は口 10 ングコード同期判定手段31にそれぞれ入力されるとと もに、前記電源制御部20に入力される。

10

【0028】また、ロングコード同期が確定しトラフィ ックデータ信号を受信する時には、前記選択回路26に おいて前記パス検出部24の出力が選択され、前記パス 検出部24において最大n個まで検出された各パスの遅 延情報に応じて相関器28-1~28-nにおける逆拡 散に用いられる拡散符号系列の位相が制御されて、各相 関器28-1~28-nはそれぞれ対応するパスの受信 信号を並列に逆拡散することとなる。

【0029】前記各相関器28-1~28-nからの各 20 パスに対応する逆拡散後のデータはRAKE合成および 復調部30において複素型マッチドフィルタ22からの 出力に基づいて決定された重み係数を用いて合成され、 シリアルデータに復調されて出力される。

【0030】また、前記ロングコード同期判定手段31 においては、前記電力計算部29-1~29-nからの 相関出力が所定の閾値を超えているか否かが判定され、 該判定結果は拡散符号制御部33に入力される。この拡 散符号制御部33には前記ロングコード同期判定部32 30 からの出力も入力されており、これら各ロングコード同 期判定手段(部)からの出力に基づいてロングコードを 特定し、それに応じて前配拡散符号生成器21および各 相関器28-1~28-n内の拡散符号生成器で生成す る拡散符号系列を指定するための制御信号を各拡散符号 生成器に出力する。

【0031】図2は、前記相関器28-1~28-nの 構成の一例を示すプロック図である。前記各相関器28 -1~28-nはいずれもこの図2に示す構成を有して いる。この図に示すように、各相関器は、入力信号Ri 40 およびR q の供給を制御するためのスイッチ34 i およ び34g、逆拡散部40およびDLL (Delay LockedIo op) 部50を有している。ここで、前記スイッチ34 i および34 qは前記相関器制御部27の出力により導 通制御される。

【0032】DLL部50において、61は拡散符号生 成器であり、前記相関器制御部27により指定される位 相を有し、前記拡散符号制御部33から印加される制御 信号に対応した拡散符号系列を生成する。 この拡散符号 生成器61から出力される拡散符号系列はE-Codeとし

50 て、後述する乗算器 5 1 i および 5 1 q に印加される。

いる。

11

6 2は前記拡散符号生成器61により生成された拡散符号系列E-Codeを1/2チップ周期(Tc/2)だけ遅延する遅延回路であり、この遅延回路62から出力される拡散符号系列はP-Codeとして後述する乗算器41iおよび41qに逆拡散のために印加される。63は前記遅延回路62と同様に拡散符号系列を1/2チップ周期(Tc/2)だけ遅延させる遅延回路であり、この遅延回路63から出力される拡散符号系列はL-Codeとして後述する乗算器55iおよび55qに印加される。

【0033】このようにして、前記拡散符号生成器6 1、遅延回路62および63から、それぞれ、P-Codeに対してTc/2だけ位相の進んだE-Code (Early Code)、正しい位相のP-Code (Punctual Code) およびTc/2だけ位相の遅れたL-Code (Late Code) の3通りの拡散符号系列が出力される。

【0034】逆拡散部40において、41iおよび41 qは前記正しい位相の拡散符号系列P-Codeと前記スイッチ34iおよび34qを介して入力される受信信号RiおよびRqとの乗算を行なう乗算器、42iおよび42 qは該乗算器41iおよび41qからそれぞれ出力される乗算結果信号をショートコードの1周期分加算する累算器である。これら乗算器41iおよび41q、累算器42iおよび42qにより、受信信号の逆拡散が行なわれ、送信されたデータが復調される。

【0035】また、51iおよび51qは前記Tc/2だけ位相の進んだ拡散符号系列E-Codeと前記受信信号RiおよびRqを乗算する乗算器、52iおよび52qは前記各乗算器51iおよび51qからの出力をショートコードの1周期分だけ累算する累算器であり、これら乗算器51i、51q、累算器52iおよび52qにより受信信号RiおよびRqと前記拡散符号系列E-Codeとの相関値が算出される。前記各累算器52i、52qからの相関出力は、それぞれ、包絡線検波回路53i、53qに入力され、前記各相関出力における変調の影響が取り除かれて、加算器54において加算される。

【0036】さらにまた、前配Tc/2だけ位相の遅れた拡散符号系列L-Codeと前記受信信号RiおよびRqは乗算器55iおよび55qにおいてそれぞれ乗算され、各乗算結果はそれぞれ累算器56i、56qにおいてショートコードの1周期分だけ累算される。これにより、前記受信信号RiおよびRqと前配拡散符号系列L-Codeとの相関が算出される。前記累算器56iおよび56qの出力は包絡線検波回路57iおよび57qを介して変調の影響が取り除かれて、加算回路58において加算される。

【0037】そして、加算回路59において、前記加算 回路54の出力から前記加算回路58の出力が減算され、その出力はローパスフィルタ60を介して前記拡散 符号生成器61に入力され、拡散符号生成器61により 発生される拡散符号の位相が制御されるようになされて 【0038】これにより、実際の信号がP-Codeより位相が進んだ時には減算器59の出力はプラスの信号になり、位相が遅れた時には減算器59の出力はマイナスの信号になる。位相が完全に同期したときには、減算器59の出力はゼロである。したがって、この減算器59の出力を拡散符号生成器61にフィードバックして、この

出力を拡散符号生成器61にフィードバックして、この 減算器59の出力が正のときには拡散符号生成器61で 発生される拡散符号系列の位相を遅らせる方向に制御

10 し、出力が負のときには拡散符号系列の位相を進ませる 方向に制御することにより、出力が0となるように系を 安定に制御することができ、実際の逆拡散に使用される P-codeを受信信号に対して同期した状態にトラッキング することができる。なお、このトラッキングループの制 御部(図2中に一点鎖線で示したDLL制御部50-S)は、後述するロングコード同期の場合には動作しな いようになされている。

【0039】このように図2の回路により同期追跡を行なうためには、この回路によるトラッキングが開始されるまでに受信信号の拡散系列と受信機内の拡散系列との間の位相差が±Tc/2以内に収まっていることが必要である。本発明においては、前述した複素型マッチドフィルタ22によりこの精度で同期捕捉を行なっている。なお、この実施の形態においては、E-CodeとL-Codeとの位相差をTcとしたが、これに限られることはなく、例えば位相差を2Tcとすることもできる。この場合には、前記複素型マッチドフィルタ22による同期捕捉回路の精度をこれに対応した精度、すなわち±Tcとすることができる。

30 【0040】このように構成されたCDMA受信機において実行される本発明の初期同期方法について、図3のフローチャートおよび図4のタイミングチャートを参照して説明する。図3の(a)は初期セルサーチを行うときの動作を示すフローチャート、同図(b)は周辺セルサーチ時の動作フローチャートである。また、図4の

(1) は受信アンテナ11に受信されるスペクトラム拡 散信号の一例を示しており、この図には制御チャネルの 受信信号のみが示されている。さらに、同図(2)はロ ングコードのタイミングを検出する動作を説明するため の図であり、同図(3)はロングコードを特定する動作 を説明するための図である。

【0041】(初期セルサーチ)初期セルサーチが開始されると、図3(a)におけるステップS11に示すように、拡散符号制御部33は拡散符号生成器21に対し制御チャネルのショートコードshort code #0 を発生させ、複素型マッチドフィルタ22において受信スペクトラム拡散信号との相関をとり、その出力に基づいてロングコードタイミング検出部25においてロングコードのタイミングが検出される。

7 【0042】 すなわち、図4の(1)に示すように、各

は、前記DLL制御部50-Sは非動作状態とされてい

14

基地局BS、~BS… からはそれぞれ、前配図9に関して説明した場合と同様に、ロングコード周期で所定期間(例えば1シンボル期間)だけ制御チャネルに予め割り当てられたショートコードshort code #0 で拡散され、その他の期間はそれぞれの基地局に固有のロングコードlong code #i+ショートコードshort code#0で拡散された信号が制御チャネルとして送信されており、前記受信アンテナ11にはこれらの信号の合成された信号が受信されている。

受信されている。
【0043】前記拡散符号生成器21からは、前記拡散符号制御部33からの指示によりショートコードshort code #0 が生成され、前記複素型マッチドフィルタ22において、1ロングコード周期の期間、前記ショートコードshort code #0 と前記受信信号との相関がとられる。この相関出力は前記電力計算部23を介して前記ロングコードタイミング検出部25に入力される。この電力計算部23の出力は、例えば図4の(2)に示すように、各基地局からの制御チャネル信号のショートコードshort code #0 のみで拡散されている期間にピークを有する波形となり、このうちの最大の電力を有するピークの位置がこの移動機が属しているセルの基地局のロングコードタイミングであると判定される。この例において

【0044】次にステップS12に進み、n個の相関器28-1~28-nに電源電圧とベースバンド信号RiおよびRqを供給し、それらを並列に用いて受信信号とlongcode #1~long code #Nそれぞれとの相関をとり、ロングコード検出手段31の出力が最大となるロングコードlong code #kが特定される。これにより、この移動機が属しているセルの基地局のロングコードがlong code #kであると特定することができる。

は、図示するように、基地局BSi+2からの受信信号

のレベルが最も高く、その受信信号の相関ピークが最大

となっている。したがって、前記ロングコードタイミン

グ検出部25は、このタイミングをロングコードタイミ

ングTとして検出する。

【0045】すなわち、図4の(3)に示すように、拡散符号制御部33はn個の相関器28-1~28-nにそれぞれ設けられている拡散符号生成器61に対し、このシステムにおいて使用されているロングコード(long code #1~long code #N)+short code #0 をそれぞれ割り当てて生成させる。また、前記ロングコードタイミング検出部25の出力は選択回路26を介して相関器制御部27に印加され、該相関器制御部27は各相関器28-1~28-n内に各々設けられている前記拡散符号生成器61に対し、該検出されたロングコードタイミングTに同期して拡散符号を生成するように制御する。このようにして、相関器28-1~28-nを用いて受信スペクトラム拡散信号とシステムにおいて予定されているロングコードとの相関処理が並行して行われる。なお、このロングコードを特定する処理を実行するときに

【0046】各相関器28-1~28-nからの相関出 カ (I成分とQ成分) はそれぞれ電力計算部29-1~ 29-nに入力され、ここでその絶対値が算出され、該 絶対値出力はそれぞれロングコード同期判定手段31に 入力される。図4の(3)は、電力計算部29-1~2 9-nの出力の一例を示しており、この図には電力計算 部29-kの出力に相関のピークがある例が記載されて 10 いる。ロングコード同期判定手段31は、各入力が閾値 を超えるピークを有するものであるか否かを判定し、そ の判定結果および閾値を超えたピーク値自体を前記拡散 符号制御部33に出力する。これにより、拡散符号制御 部33において、閾値を超えたピーク値が複数ある場合 には最大の相関を得ることができたロングコードが決定 され、この移動機が属するセルのロングコードを特定す ることができる。図示した例においては、long code #k が特定される。

【0047】このようにして、n個の相関器を用いて並

別にロングコードの特定を行うことができるため、従来
の場合と比べて非常に高速に処理することが可能とな
る。なお、システムにおいて使用されているロングコードの数Nが相関器28の個数nよりも大きいときには、
n個ずつ順次並列に相関処理を行うようにすればよい。
【0048】また、上述のように前記n個の相関器28
-1~28-nを使用するだけではなく、さらに前記マッチドフィルタ22も使用して、このロングコードの特定処理を実行するようにしてもよい。この場合には、さらに高速にロングコードを特定することが可能となる。

30 なお、マッチドフィルタ22を用いてロングコードの特定を行う場合には、当該ロングコードをショートコードの長さで分割し、各シンボル毎に順次相関検出を行うようにする。

【0049】(受信処理)以上により、初期セルサーチが終了し、前記ステップS12において特定したロングコードlong code 株を用いて通常の受信処理が行われることとなる。すなわち、ステップS13において、前記拡散符号制御部33は、前記拡散符号生成器21を前記特定したロングコードlong code 株と通信のために割り当てられたショートコードshort code #j とからなる拡散符号系列long code 株+short code #j を発生するように制御し、複素型マッチドフィルタ22において受信スペクトラム拡散信号との相関をとる。

【0050】理想的には、受信信号と拡散符号系列の相 関出力には1つのピークだけが現われるはずであるが、 実際には、送信側から送信された信号は、直接アンテナ に到達するもの(直接波)以外にも建物や地面等により 反射されて到達するもの(反射波)があり、多数の伝搬 経路(マルチパス)を通った信号が受信アンテナ11に 50 到達することとなる。これらの受信信号はそれぞれの伝 搬経路に応じた伝搬遅延時間をもって受信されることと なるため、複数の相関ピークが現われることとなる。こ のような複数の経路を伝搬してきた信号が受信される場 合には、受信信号同士が干渉していわゆるマルチパスフ ェージングが発生することとなるため、この実施の形態 においては、並列に設けたn個の相関器(逆拡散部)2 8-1~28-nにおいて各パスの信号の逆拡散を行な い、この各逆拡散部からの出力をRAKE合成すること によりパスダイバーシティ受信を行なうようにしてい る。

【0051】前記複素型マッチドフィルタ22から出力 される相関出力は、電力計算部23に入力され、ここで その相関出力の大きさが検出される。この電力計算の結 果、所定値よりも大きい相関ピーク出力が検出されたと きには、この受信機で受信すべきスペクトラム拡散変調 信号が受信されたとしてパス検出部24に出力信号が出 力される。パス検出部24は前記電力計算部23から出 力される相関出力から受信波のパスおよび各パスの伝搬 遅延時間に対応する位相オフセットを検出する。

【0052】前記パス検出部24からの出力は相関器制 御部27に入力され、相関器制御部27は、相関器28 -1~28-nのうちの前配検出されたパスの数と位相 オフセットに対応する数の相関器に対してベースパンド 信号R i およびR q と電源電圧を供給してその動作を開 始させるとともに、該各相関器内にそれぞれ設けられて いる拡散符号生成器により生成される拡散符号系列の位 相を対応するパスの位相オフセットに応じて制御する。 また、前記拡散符号制御部33は前記相関器28-1~ 28-nのうちの前配検出されたパスの数と位相オフセ code #k+short code #j を発生するように制御する。 これにより、各相関器28-1~28-nは、それぞれ 対応するパスの受信信号を並列に逆拡散することとな る。

【0053】各相関器28-1~28-nからそれぞれ 出力されるI成分およびQ成分の復調データはRAKE 合成および復期部30に入力されるとともに、電力計算 部29-1~29-nに印加される。電力計算部29-1~29-nにおいて各パスに対応する受信電力が計算 され、前記電源制御部20に入力される。前記各相関器 28-1~28-nからの各パスに対応する逆拡散後の データはRAKE合成および復調部30において所定の 係数を乗算されてRAKE合成され、シリアルデータに 復調されて出力されることとなる。

【0054】なお、上配においては、複数の相関器28 -1~28-nを用いて当該基地局からのトラフィック チャネルの信号の受信を行なっているが、前記マッチド フィルタ22も前記相関器28-1~28-nとともに この信号の受信に使用することができる。このときは、 前記マッチドフィルタ22の出力は前記RAKE合成お

よび復調部30に入力され、該出力に含まれているマル チパスの信号はそれぞれ所定の所定の遅延を受けた後、 所定の係数を乗算され、前記相関器28-1~28-n からの他のパスに対応する出力とともにRAKE合成さ

16

【0055】(周辺セルサーチ)通話状態にある移動機 100が隣接する他のセルに移動する場合には、当該他 のセルの基地局の通信チャネルに切り換えて通話を継続 させること (ハンドオーバ) が必要となる。 このために 10 は、周辺にあるセルの基地局からの信号を受信し、最も 信号強度の大きい基地局をサーチすることが必要とな る。この周辺サーチについて、図3の(b)を参照して 説明する。

【0056】まず、ステップS21において、前配複素 型マッチドフィルタ22を使用して、各セル共通に制御 チャネルとして使用されているshort code #0 を用い て、受信信号との相関を検出する。これにより、前記電 力計算部23から、図4の(2)に示す各基地局からの 制御信号の強度に応じた相関出力が検出される。 この出 力により、前述の場合と同様に、ロングコードタイミン グ検出部25から、現在通信中の基地局を除いた最大の 信号強度となる基地局のロングコードのタイミングを得 ることができる。

【0057】次に、ステップS22において、前記、現 在通信中の基地局を除いた最大の信号強度となった基地 局を特定するために、ロングコードの特定を行なう。前 述のように、相関器28-1~28-nはチャネルが接 続されている基地局との通話に使用されているため、こ のステップS22の処理は、マッチドフィルタ22を用 ットに対応する相関器内の拡散符号生成器に対してlong 30 いて行なわれることとなる。すなわち、現在属している セルに隣接するセルに関する情報は予め通話中の基地局 から与えられているため、拡散符号発生部21におい て、候補となるセルのロングコードを順次発生させ、そ の相関出力が最大となるロングコードをロングコード同 期判定部32において検出し、ハンドオーパ先のロング コードであると決定する。ここでは、このロングコード をlong code 枷とする。なお、この処理は、並列に実行 される前述した初期セルサーチの場合とは異なり、ロン グコードを順次切り換えながら実行されるのであるが、

40 前述したようにマッチドフィルタ22は相関出力を高速 に出力することができるものであり、また、この周辺セ ルサーチにおいては、予め候補となるロングコードが分 かっているため、高速にこの周辺セルサーチを実行する ことができる。

【0058】また、上述においては、前記マッチドフィ ルタ22を用いて当該ロングコードの同定を行なってい るが、これとは逆に、前述した初期セルサーチ時と同様 に、前記複数の相関器28-1~28-nを並列に用い てロングコードの同定を行ない、前記マッチドフィルタ 50 を用いて現在接続されている基地局からのトラフィック

チャネル信号の受信を行なうようにしてもよい。なお、このときには前記マッチドフィルタ22の出力が前記RAKE合成および復調部30に供給され、トラフィックチャネルのRAKE受信が行なわれることとなる。

17

【0059】さらに、前述した通常受信時のパスの数が 前記複数の相関器の数nよりも少ない場合には、前記複 数の相関器のうちの現在属しているセルとの通信に用い られていない相関器を周辺セルサーチに使用することが できる。この場合には、前記マッチドフィルタ22とこ れらの相関器との両者を用いて隣接したセルのロングコ ードの同定を行うことができる。

【0060】このようにしてハンドオーバ先の基地局が ステップS22において特定された後、図示しない制御 局等の制御により、前記ステップS22でハンドオーバ 先と特定された基地局は通話チャネルを使用して、当該 移動機に対して現在接続されている基地局と同一の通話 信号を送出する。移動機は、ステップS23において、 このハンドオーバ先の基地局からの信号を前記マッチド フィルタ22を使用して受信する。すなわち、前記拡散 符号発生部21において前配特定したハンドオーバ先の セルのロングコードlong code 抽と当該通信チャネルの ショートコードshort code #j を発生させて、当該基地 局からの信号を受信する。すなわち、前から接続されて いた基地局からの信号を前記相関器28-1~28-n を用いて受信し、それと並行してハンドオーバ先の基地 局からの信号を前記マッチドフィルタ22を用いて受信 している。このとき、このマッチドフィルタ22の出力 も、前記RAKE合成および復調部30に入力されてい るため、このRAKE合成および復調部30において、 前記複数の相関器28-1~28-nからの出力と、前 記マッチドフィルタ22からの出力とをRAKE合成す ることができる。すなわち、同時に複数の基地局から受 信した信号をRAKE合成して受信することができる。 なお、このとき、前記電力計算部23の出力に基づいて 最大 n バス検出部 2 4 からこのハンドオーバ先セルの基 地局からの信号のパスと対応する位相オフセットが検出 される。

【0061】次に、ステップS24に進み、前記相関器28-1~28-nにハンドオーバ先の通信チャネルに対応する拡散符号long code #+ short code #jをセットし、前記最大nパス検出部24により検出されたパスに対応するタイミングで各相関器を動作させて、前記ステップS14と同様に、通常の信号受信を行なう。このようにして、同時に複数の基地局から信号を受信してハンドオーバを行なうことができる。

【0062】また、前述のように、ハンドオーバ先のロングコードの特定を、複数の相関器28-1~28-nを用いて行う場合、あるいは、マッチドフィルタ22と現在接続されている基地局との信号の受信に用いられていない複数の相関器を用いて行う場合においても、同様

に、RAKE合成を行うことができ、複数の基地局から の信号を受信するハンドオーバを実現することができ る。

18

【0063】(他の実施の形態)次に、消費電力が少なくされた本発明の他の実施の形態について説明する。この実施の形態は、消費電力の少ないマッチドフィルタを使用してより消費電力を軽減するようにしたものである。図5にこのマッチドフィルタの構成を示す。なお、この図に示すマッチドフィルタは前記複素型マッチドフィルタ22内に2つ設けられている同一構成のマッチドフィルタのうちの1つを示すものである。また、図を簡略にするために、図5においては、拡散符号系列が6ピットからなるものとし、6段の遅延段を有するものとして記載してあるが、実際に使用される拡散符号系列が使用されるものであり、それに対応する数の段数を有するものとすることが必要である。

【0064】図5において、71-1~71-6はいずれも受信信号RiまたはRqをサンプルホールドするサンプルホールド回路、73-1~73-6は各サンプルホールド回路71-1~71-6の出力と拡散符号とを乗算する乗算部、76から81は各乗算部73-1~73-6の出力を加算する加算回路である。また、72は前記サンプルホールド回路71-1~71-6におけるサンプリングタイミングを制御する制御部、74は各乗算部73-1~73-6に基準電圧を入力するための基準電圧発生回路、75は拡散符号系列を生成するための拡散符号生成器である。

【0065】図示するように、各サンプルホールド回路 71-1~71-6は、制御部72からの制御信号により制御されるアナログスイッチ、キャパシタンスC1および反転増幅器Ampとから構成されている。また、前記各加算器76~81は複数の入力端子に接続されたキャパシタンスと反転増幅器Ampとから構成されている。このように、このマッチドフィルタにおいては、前記サンプルホールド回路および加算器において、入力側に接続されたキャパシタンスと反転増幅器とからなるアナログ演算回路(ニューロオペアンプ)を用いているものである。

(0066) 図6の(a) に前記反転増幅器Ampの構成を示す。この図において、82は電源Vddと増幅器Ampとの間に直列に接続されたスイッチであり、このスイッチは前述した電源制御部20により制御されるものである。また、Viは入力端子、Voは出力端子であり、両端子の間には帰還用のキャパシタンスCfが設けられている。92、93および94はいずれもCMOSインバータ回路であり、この反転増幅器AmpはCMOSインバータの出力がハイレベルからローレベルあるいはローレベルからハイレベルに遷移する部分を利用して

50 て、インバータを増幅器として使用するものであり、奇

数段、例えば図示するように3段直列に接続されたCM OSインバータにより構成されている。なお、抵抗R1 およびR2は増幅器のゲインを制御するために、また、 キャパシタンスCgは位相調整のためにそれぞれ設けら れており、いずれも、この反転増幅器Ampの発振を防 止するために設けられている。

[0067] ここで、この反転増幅器にキャパシタンスを介して入力電圧を印加するニューロオペアンプの動作について図7を参照して説明する。図7において、Ampは前述した反転増幅器であり、入力電圧V1とV2がそれぞれキャパシタンスC1よびC2を介して前記反転増幅器Ampに印加されている。前記反転増幅器Ampの電圧増幅率は非常に大きいためこの反転増幅器Amp

C1 (V1 - Vb) + C2 (V2)

ここで、各入力電圧V1 およびV2 をB点の電圧Vbを 基準とする電圧に置き換え、V(1) =V1 -Vb、V

 $V'out = -\{(C1/Cf) V(1) + (C2/Cf) V(2)\} \cdot \cdot \cdot (2)$.

すなわち、ニューロオペアンプからは、大きさが各入力 電圧Viに入力キャパシタンスCiとフィードバックキャパシタンスCfとの比である係数(Ci/Cf)を乗 算した値の和で、極性が反転された出力電圧Voutが出 力されることとなる。

【0069】前記サンプルホールド回路71-1~71-6においては、前述した図7において入力端子が一つだけの場合に相当し、入力キャパシタンスC1の値とフィードバックキャパシタンスCfの値とが等しくされているため、その出力電圧は前記(2)式より、-V(1)となる。すなわち、前記制御部72により入力スイッチが開放された時点における入力電圧Ri(またはRq)の極性の反転した電圧-Ri(または-Rq)がサンプルホールド回路71-1~71-6から出力される。

【0070】前記制御部72は、各サンプルホールド回路71-1~71-6に対し順次制御信号を印加して、各サンプルホールド回路71-1~71-6に設けられているアナログスイッチを一旦閉成し、拡散変調信号の各チップに対応するタイミングで各サンプルホールド回路71-1~71-6のスイッチを順次開放して入力電圧を取り込むように制御する。これにより、各サンプルホールド回路71-1~71-6には拡散符号系列の1周期分の受信信号が取り込まれ、その極性の反転した受信信号が出力される。

【0071】前配各サンプルホールド回路71-1~71-6からの出力がそれぞれ入力される乗算部73-1~73-6は、同一の構成を有する2個のマルチプレクサ回路MUX1およびMUX2により構成されている。図6の(b)にこのマルチプレクサ回路MUXの構成を示す。この図において、95はCMOSインバータ、96および97はCMOSトランスミッションゲートである。また、Siは制御信号入力端子であり、具体的には

の入力側のB点における電圧はほぼ一定の値となり、このB点の電圧をVb とする。このとき、図中のB点は、各キャパシタンスC1、C2、CfおよびCMOSインバータ92を構成するトランジスタのゲートに接続された点であり、いずれの電源からもフローティング状態にある点である。

20

【0068】したがって、初期状態において、各キャパシタンスに蓄積されている電荷が0であるとすると、入力電圧V1 およびV2 が印加された後においても、この B点を基準としてみたときの各キャパシタンスに蓄積される電荷の総量は0となる。これにより、次の電荷保存式が成立する。

C1 $(V1 - Vb) + C2 (V2 - Vb) + Cf (Vout - Vb) = 0 \cdot \cdot \cdot$

(2) =V2 -Vb、V'out=Vout -Vbとすると、前記(1)式より次の(2)式を導くことができる。

前記拡散符号生成器 7 5から出力される拡散符号系列の 20 うちのこのマルチプレクサ回路MUXが含まれている乗 算部 7 3 - i に対応するピットのデータが入力される。また、Inl およびIn2 は第1および第2の入力端子、Out は出力端子である。このような構成において、制御信号Siが「1」 (ハイレベル) のときには、トランスミッションゲート 9 6 が導通、9 7 が非導通となり、第1の入力端子Inl からの入力信号が出力端子Outに出力される。一方、Siが「0」 (ローレベル) のときには、トランスミッションゲート 9 6 が非導通、9 7 が導通となり、第2の入力端子In2 からの入力信号が出力端子Ou 30 tに出力されることとなる。

【0072】前述したように各乗算部73-1~73-6には、上述したマルチプレクサ回路MUXがMUX1 とMUX2の2つ設けられており、第1のマルチプレク サ回路MUX1の出力は該乗算部73-iのH出力、第 2のマルチプレクサ回路MUX2の出力は乗算部73iのL出力とされている。第1のマルチプレクサ回路M UX1の第1の入力端子Inl には対応するサンプルホー ルド回路71-iからの出力電圧Vi、第2の入力端子 In2 には前記基準電圧発生回路74から入力される基準 40 電圧V r が印加されている。一方、第2のマルチプレク サ回路MUX2の各入力端子Inl およびIn2 には、前配 第1のマルチプレクサ回路MUX1とは逆の関係の入力 電圧が印加されている。すなわち、第1の入力端子Inl には基準電圧Vrが、また、第2の入力端子In2 にはサ ンプルホールド回路71-iの出力電圧Viが印加され ている。

【0073】したがって、制御端子に印加される拡散符 号の対応するピットSiの値が「1」のときは、MUX 1からはその出力Hに対応するサンプルホールド回路7 50 1-iからの入力電圧を出力し、MUX2はその出力L に基準電圧発生回路74からの基準電圧Vrを出力し、一方、拡散符号の対応するピットが「0」のときは、MUX1はその出力Hに基準電圧発生回路74からの基準電圧Vrを出力し、MUX2はその出力Lに対応するサンプルホールド回路71-iからの入力電圧を出力するようになされている。

【0074】図6の(c)に基準電圧発生回路(Vref) 74の構成を示す。この図において、92、93お よび94は前記図6(a)に示した反転増幅器Ampに おけるものと同様のCMOSインバータ回路、R1およ びR2はゲイン制御用抵抗、Cgは位相調整用キャパシ タである。また、82は電源Vddと前配各CMOSイ ンバータ92~94および抵抗R1との間に挿入された スイッチであり、前記電源制御部20により導通制御さ れるものである。この回路は、その入出力電圧が等しく なる安定点に出力電圧が収束するものであり、各CMO Sインバータ92~94の閾値の設定等により所望の基 準電圧V r を生成することができる。 ここでは、 ダイナ ミックレンジを大きくすることができるように、基準電 圧Vr=電源電圧Vdd/2=Vbとされている。した がって、前配乗算部73-1~73-6のH出力または L出力から基準電圧Vrが出力されている場合には、前 記(2)式における入力電圧V(i)は0となる。

【0075】前記乗算部73-1~73-3におけるMUX1からの出力(H出力)は加算器76に入力される。加算器76において、各乗算部73-1~73-3からの入力電圧にそれぞれ対応する入力キャパシタンスC2、C3およびC4の大きさは、フィードバックキャパシタンスCfの1/3の大きさとされているため、前述した(2)式より、各乗算部73-1~73-3からの出力電圧の和の1/3の大きさを有する電圧が出力される。なお、この出力電圧の極性は、このマッチドフィルタの入力電圧Ri(Rq)と同一の極性である。

【0076】また、加算器78には乗算部73-4~73-6のH出力が入力されており、前記の場合と同様にして、それらの和の大きさを有する電圧が出力される。なお、この電圧の極性はRi(Rq)と同一のものとなる。この加算器76と加算器78の出力は加算器80に入力される。この加算器80における入力キャパシタンスCfの値の1/2とされており、該加算器80からは前記加算器76の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧と前記加算器78の出力の1/2の大きさの電圧の和の電圧が出力される。この電圧はRi(Rq)と逆の極性を有している。

【0077】一方、前配乗算部73-1~73-3におけるMUX2の出力(L出力)は加算器77に入力され、前述の場合と同様にして、これらの和の大きさを有する電圧が出力される。また、前記乗算部73-4~73-6のL出力は加算器79に入力され、それらの和の

大きさを有し、Ri(Rq)と同一の極性を有する電圧が出力される。

22

【0078】前記加算器80、77および79の出力は 加算器81に入力される。この加算器81における前記 加算器80からの入力に対応する入力キャパシタンスC 7の大きさはフィードバックキャパシタンスCfの大き さと等しくされており、また、前記加算器77および7 9からの入力に対応する入力キャパシタンスC8および C9の大きさはCf/2とされているため、該加算器8 1からは、前記加算器80の出力電圧と前記加算器77 の出力電圧の1/2の電圧と前記加算器79の出力電圧 の1/2の電圧との和の電圧との差に対応する電圧が出 力されることとなる。したがって、この加算器81から は、拡散符号生成器75から出力される拡散符号系列に おける「1」が供給されるサンプルホールド回路71-1~71-6の出力の和と、拡散符号系列における 「0」が供給される出力の和との差の電圧、すなわち拡 散符号系列との相関値が出力されることとなる。

【0079】なお、前記加算器80において入力電圧の20 和の1/2の電圧が出力されるようにし、前記加算器81において加算器77および79からの出力電圧の1/2の電圧が加算されるようにしているのは、最大電圧が電源電圧を超えることがないようにするためである。

【0080】このようにして加算器81から相関値が出力された後、このマッチドフィルタにおいては、拡散符号生成器75から出力される拡散符号系列を1チップシフトさせて、前述と同様の演算処理を行い次の相関値を得るようにしている。これにより、サンプルホールドされた信号のシフト処理を行う必要がなくなるため、それのよる観差の発生を防止することができる。このようにして、拡散符号系列のシフトを順次行うことにより、前述した同期捕捉を行うことができる。

【0081】このマッチドフィルタによれば、前配ニューロオペアンプによる演算処理は容量結合によるアナログ処理により実行されるため、回路規模はデジタル処理の場合に比べて大幅に減縮することができ、また、並列演算であるために高速に処理を実行することができる。さらに、各回路における入出力は全て電圧信号であるため、非常に低消費電力のものとすることができる。

「【0082】なお、上述した実施の形態においてはQP SK変調された信号の場合を例にとって説明したが、これに限られることはなく、BPSKなど他の変調方式を 採用した場合にも本発明を適用することができることは 明らかである。

[0083]

【発明の効果】以上説明したように、本発明の初期同期 方法によれば、初期セルサーチ時に、マッチドフィルタ を用いてロングコードのタイミングを検出し、複数個並 列に設けられた相関器により該検出したロングコードタ 50 イミングでロングコードの特定を行なっているので、高 速に初期セルサーチを行なうことができる。また、周辺 セルサーチ時に、マッチドフィルタを用いてハンドオー バ先のロングコードのタイミング検出とロングコードの 特定を行ない、相関器により現在接続中の基地局からの 信号を受信し、同時にマッチドフィルタによりハンドオ 一バ先の基地局からの信号を受信することができるた め、ハンドオーバを実現することができる。

23

【0084】さらにまた、相関器手段を複数個設けてR AKE受信を行なっているために、マルチパスフェージ ングのある環境においても、良好な受信品質を保つこと 10 22 複素型マッチドフィルタ ができる。さらにまた、初期セルサーチ時、ハンドオー バ時、および踊話時(マルチパス受信時)において、マ ッチドフィルタおよび複数の相関器を共用することがで き、高効率化および小型化を実現することができる。さ らにまた、ニューロオペアンプを使用したマッチドフィ ルタを使用することにより、低消費電力の受信機を提供 することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の初期同期方法が適用される受信機の 一実施の形態の構成を示すプロック図である。

【図2】 図1の受信機における相関器の一実施の形態 の構成を示すプロック図である。

【図3】 本発明の方法によるセルサーチ動作を説明す るためのフローチャートである。

【図4】 本発明の方法によるセルサーチ動作を説明す るためのタイミング図である。

【図5】 本発明の他の実施の形態におけるマッチドフ ィルタの構成例を示すプロック図である。

【図6】 図5のマッチドフィルタにおける各部の構成 を示す回路図である。

【図7】 図5のマッチドフィルタにおける加算部の動 作を説明するための図である。

【図8】 基地局間非同期セルラシステムのセル構成例 を示す図である。

【図9】 従来のDS-CDMA基地局間非同期セルラ システムにおけるセルサーチ動作を説明するためのタイ ミング図である。

【符号の説明】

11 受信アンテナ

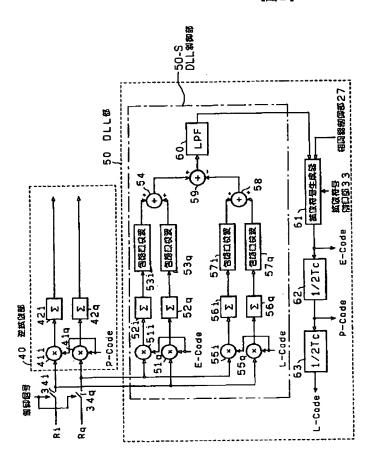
- 12 高周波受信部
- 13 分配回路
- 14、107 発振器
- 15、108 位相シフト回路
- 16, 17, 41 i, 41 q, 51 i, 51 q, 55

24

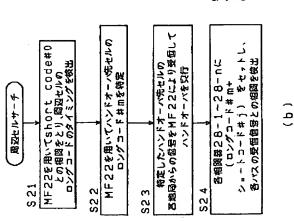
- i 、55q 乗算器
- 18、19、60 ローパスフィルタ
- 20 電源制御部
- 21、61、75 拡散符号生成器
- - 23、29-1~29-n 電力計算部
 - 24 パス検出部
 - 25 ロングコードタイミング検出部
 - 26 選択回路
 - 27 相関器制御部
 - 28-1~28-n 相関器
 - 29-1~29-n 電力計算部
 - 30 RAKE合成および復調部
 - 31-1~31-n ロングコード同期判定手段
- 20 32 ロングコード同期判定部
 - 33 拡散符号制御部
 - 34 i、34 q、82 スイッチ
 - 40 逆拡散部
 - 42i、42q、52i、52q、56i、56q 累
 - 50 DLL部
 - 50-S DLL制御部
 - 53i、53a、57i、57g 包絡線検波回路
- 54、58、59、62、63、64、76~81 加 30 算器
- 62、63 1/2Tc遅延回路
 - 71-1~71-n サンプルホールド回路
 - 72 制御部
 - 73-1~73-6 乗算部
 - 74 基準電圧発生回路
 - 92~95 CMOSインパータ
 - 96、97 トランスミッションゲート
 - 100 移動機

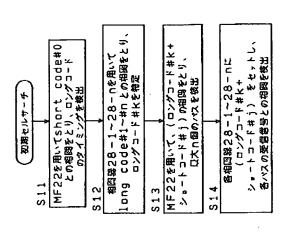
【図1】 ロングロード田登世紀年級 18 LPF

[図2]

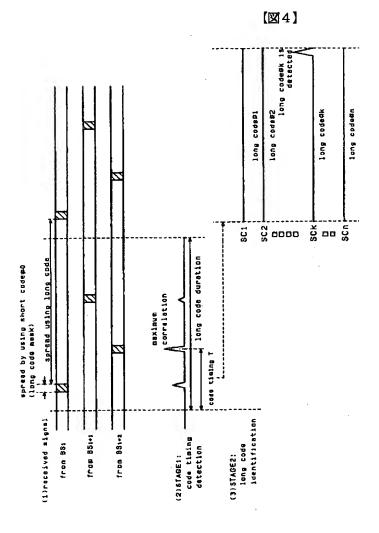




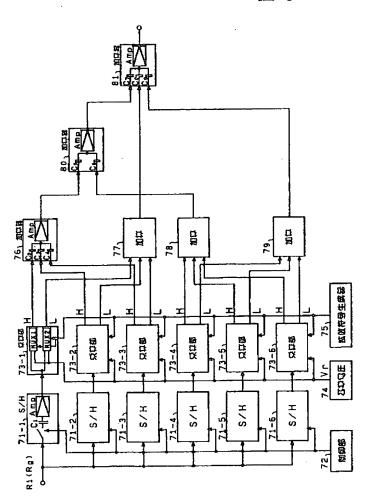




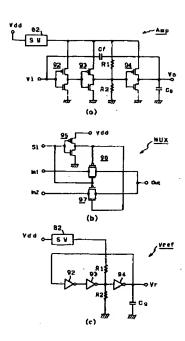
(B)



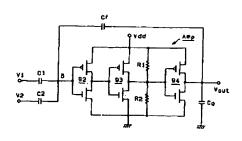
【図5】



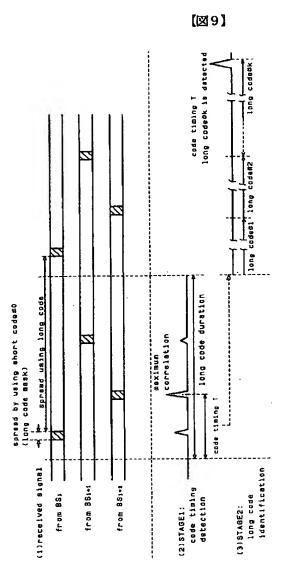
【図6】



【図7】



[図8]



39

フロントページの続き

(72)発明者 周 旭平

東京都世田谷区北沢3-5-18 鷹山ビル

株式会社鷹山内

(72)発明者 山本 誠

東京都世田谷区北沢3-5-18 鷹山ビル

株式会社鷹山内

(72)発明者 高取 直

東京都世田谷区北沢3-5-18 鷹山ビル

株式会社鷹山内

(72)発明者 佐和橋 衛

東京都港区虎ノ門二丁目10番1号 エヌ・

ティ・ティ移動通信網株式会社内

(72)発明者 安達 文幸

東京都港区虎ノ門二丁目10番1号 エヌ・

ティ・ティ移動通信網株式会社内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

□ BLACK BORDERS
□ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
□ FADED TEXT OR DRAWING
□ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
□ SKEWED/SLANTED IMAGES
□ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
□ GRAY SCALE DOCUMENTS
□ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
□ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.